PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

07-202908

(43)Date of publication of application: 04.08.1995

(51)Int.CI.

H04L 12/28

H04L 12/46 HO4L 12/66

H04Q 3/00

(21)Application number : 05-351107

(71)Applicant: TOSHIBA CORP

(22)Date of filing:

29.12.1993

(72)Inventor: SAITO TAKESHI

EZAKI HIROSHI

MATSUZAWA SHIGEO

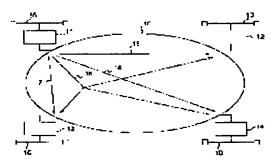
(54) ATM BRIDGE DEVICE

(57)Abstract:

PURPOSE: To provide the ATM bridge device for efficiently performing bridge connection at an ATM

network.

CONSTITUTION: Concerning bridge devices 11-14 for performing the bridge connection through an ATM network 10, point-to-point ATM connections 15-17 and a multicast connection 18 are prepared among the respective bridge devices 11-14 and concerning a MAC frame for which broadcast is required or the destination can not be specified, the multicast ATM connection 18 is used but concerning a frame for which the destination can be specified, the point-to-point ATM connections 15-17 are used.



LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

22.06.1999

[Date of sending the examiner's decision of

rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number] 3142433 [Date of registration] 22.12.2000

[Number of appeal against examiner's decision of rejection]

Searching PAJ 2/2 ページ

[Date of requesting appeal against examiner's decision of rejection]
[Date of extinction of right]

Copyright (C); 1998,2003 Japan Patent Office

(19)日本国特許庁 (JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出顧公開番号

特開平7-202908

(43)公開日 平成7年(1995)8月4日

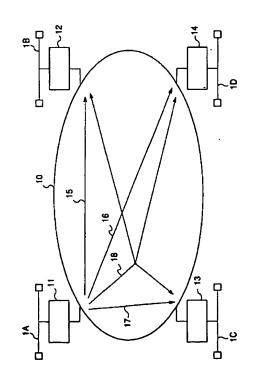
(51) Int.Cl. ⁶ H 0 4 L 12/28 12/46 12/66	識別記号	庁内整理番号	FΙ				技術表示箇所	
		8732-5K 7831-5K 審査請求	H 0 4	4 L 11/2	0	D 310 C		
				11/ 0	0			
			未請求請求	情求項の数 2	FD	(全 25 頁)	最終頁に続く	
(21)出顧番号	特顯平 5-351107		(71)出		3078 会社東芝			
(22)出顧日	平成5年(1993)12月29日		神奈川県川崎市幸区堀川町72番地					
			(72)発明		川県川崎	市幸区小向東 究開発 センタ	芝町1番地 株 一内	
			(72)発明	明者 江崎	•-	-todayee a stade	-ti-ti	
			•			中華区小川県 究開発センタ	芝町1番地 株 一内	
			(72)発明		茂雄			
				• • • • • • • • • • • • • • • • • • • •		市幸区小向東 究開発センタ	芝町1番地 株 一内	
			(74) (13	型人 弁理 :			. •	

(54)【発明の名称】 ATMプリッジ装置

(57)【要約】

【目的】 ATM網におけるブリッジ接続を効率的に行うATMブリッジ装置を提供すること。

【構成】 ATM網10を介してブリッジ接続を行うブリッジ装置11~14において、各ブリッジ装置11~14間にポイントーポイントATMコネクション15~17とマルチキャストATMコネクション18を用意し、ブロードキャストが必要な、もしくはあて先を特定できないMACフレームについてはマルチキャストATMコネクション18を使用し、特定できるフレームについてはポイントーポイントATMコネクション15~17を用いる。



【特許請求の範囲】

【請求項1】ATM方式で運用される第1の通信網との間で信号の授受を行うための第1の物理インタフェースと、ATM方式以外の方式で運用される第2の通信網との間で信号の授受を行うための第2の物理インタフェースとを有するブリッジ装置であって、

前記第2の物理インタフェースから入力されたMACフレームのあて先アドレスを持つホストが前記第2の通信網に存在するかしないかを推定し、存在しないと推定した場合に該MACフレームを前記第1の物理インタフェ 10ース側に送出する第1の手段と、

前記第1の物理インタフェースから入力されたMACフレームのあて先アドレスを持つホストが前記第1の通信網に存在するかしないかを推定し、存在しないと推定した場合に該MACフレームを前記第2の物理インタフェース側に送出する第2の手段とを有し、

前記第1の手段は、さらに前記第1の物理インタフェースから送出されたMACフレームを(a) 自ブリッジ装置を起点とし、ブリッジ接続される他の個々のブリッジ装置を終点とするポイントーポイントATMコネクション、(b) 自ブリッジ装置を起点とし、ブリッジ接続される他の全てのブリッジ装置を終点とするマルチキャストATMコネクションのいずれかに選択的に投入することを特徴とするATMブリッジ装置。

【請求項2】ATM方式で運用される第1の通信網との間で信号の授受を行うための第1の物理インタフェースを有するブリッジ装置であって、

該ブリッジ装置はATM方式以外の方式で運用される第2の通信網のエミュレーションを行うエミュレーションホストを該ブリッジ装置を起点とするATMコネクションを介して直接収容し、かつ前記第1の物理インタフェースから入力されるMACフレームが前記エミュレーションホストから送出されたものであるか、前記第1の通信網を介してブリッジ接続される他のブリッジ装置から送出されたものであるかを識別する識別手段を有することを特徴とするATMブリッジ装置。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【産業上の利用分野】本発明は、ATM網におけるブリッジ装置に関する。

[0002]

【従来の技術】近年、画像通信、高速データ通信などの多様な通信の要求が高まり、効率的で柔軟性に富む通信サービスを提供するために通信網の統合化が望まれている。その実現方法として、ATM(Asynchronous Transfer Mode)交換が有望視されており、公衆網(WAN)、構内網(LAN)の両領域において盛んに研究・開発が進められている。

【0003】ATM網の有望な利用方法として、LAN間接続がある。よく知られているように、LAN間接続 ⁵⁰

2

にはリピータ接続、ブリッジ接続およびルーター接続があるが、ATM網を介してこれらを具体的に実現する方法については、ATMフォーラムなどの標準化団体などで議論が始まったフェーズであるといえる。

【0004】周知の通り、ブリッジ接続は図18のように第1のLAN181と第2のLAN182の間にブリッジ装置180を配置して、各々のLANを流れるMACフレームのあて先MACアドレスを観察し、このあて先MACアドレスをもつホスト(端末装置)が観察している側のセグメント(例えば第1のLAN181)に存在しないと考えられる場合は、これを他方のセグメント(例えば第2のLAN182)に透過させるといった機能を有する。

[0005]

【発明が解決しようとする課題】図18に示したような ブリッジ装置をATM網に適用する場合、以下のような 問題点が考えられる。

【0006】(1) ATM網は、いわゆるブロードキャストネットワークではないため、従来のブリッジ装置のように片側のセグメントに存在しないあて先のMACフレームを他方に流すという方式は適用できない。

【0007】(2)(1)の問題を解決するために、ATM網内に、あるブリッジ装置を起点とし、ブリッジ接続される他の全てのブリッジ装置を終点とするようなマルチキャストATMコネクションを用意し、疑似的なブロードキャストネットワークを構成するという方法が考えられる。しかしながら、ブロードキャストコネクション、あるいはマルチキャストコネクションは、転送するMACフレームの受取先のブリッジ装置以外にも該MACフレームを拡散することになり、不用意にATM網内のトラヒックを増加させることにつながる。

【0008】(3) ブリッジ装置が、ATM網内に存在するLANエミュレーションホストを直接収容する場合が考えられる。LANエミュレーションホストとは、ATM網内にありながらMACフレームの生成・受信機能をもつホストであり、ブリッジ接続の形でATM網以外の方式のLAN(以下、他方式LANという)上のホストとMACフレームを使って直接データのやり取りを行うことができる。このように、LANエミュレーションホストを収容するブリッジ装置が他のブリッジ装置との間でブリッジ接続を行う場合がある。このブリッジ装置は、必ずしも2つ以上の物理ポートを有する必要は必ずしも無く、ATM網物理インタフェースのみを有していれば良い。

【0009】この時、上記(1)(2)のような機構、即ち入力されたMACフレームのあて先アドレスが、入力元の物理ポート側に存在が確認されない場合、これをその他全ての物理ポートに対して送出する機構では、単一の物理ポートしか有さないATM網向けのブリッジ装置に対応することができない。また、LANエミュレー

ションホストを収容するブリッジ装置がATM網内に複数個存在し、かつこれがブリッジ接続されている場合に、ブロードキャストフレーム、あるいはブリッジ装置に登録の終了していないMACアドレス宛のMACフレームがブリッジ装置間で無限に互いに転送され続けるという無限ループを生じてしまう。

【0010】(4)(3)のブロードキャストフレームについては、ブリッジ接続に参加している全てのブリッジ装置間で、各ブリッジ装置を起点としたスパニング木をそれぞれ構成し、該ブロードキャストフレームについではこのスパニング木構成のブロードキャストチャネルを使って転送するという方法も考えられる。しかし、この方法の場合はブリッジ接続に参加しているブリッジ装置の数だけスパニング木を構成する必要があり、このテーブルの管理及び初期設定、削除が複雑なものとなってしまう。

【0011】本発明は、このような従来の問題点を解決するためになされたもので、ATM網におけるブリッジ接続を効率的に行うことを可能としたブリッジ装置を提供することを目的とする。

[0012]

【課題を解決するための手段】

(1) 本発明による第1のATMブリッジ装置は、ATM方式で運用される第1の通信網との間で信号の授受を行うための第1の物理インタフェースと、ATM方式以外の方式で運用される第2の通信網との間で信号の授受を行うための第2の物理インタフェースとを有するブリッジ装置であって、第2の物理インタフェースから入力されたMACフレームのあて先アドレスを持つホストが第2の通信網に存在するかしないかを推定し、存在しないと推定した場合に該MACフレームを前記第1の物理インタフェースから入力されたMACフレームのあて先アドレスを持つホストが第1の通信網に存在するかしないかを推定し、存在しないと推定した場合に該MACフレームを第2の物理インタフェース側に送出する第2の手段とを有する。

【0013】そして、第1の手段はさらに、第1の物理インタフェースから送出されたMACフレームを(a) 自ブリッジ装置を起点とし、ブリッジ接続される他の個々のブリッジ装置を終点とするポイントーポイントATMコネクション、(b) 自ブリッジ装置を起点とし、ブリッジ接続される他の全てのブリッジ装置を終点とするマルチキャストATMコネクションのいずれかに選択的に投入することを特徴とする。

【0014】 (1-1) 第1のATMブリッジ装置の一つの態様においては、第2の手段はMACアドレスとATMセルヘッダ値をエントリとするテーブルと、第1の物理インタフェースから受信したMACフレームのソースアドレス値が該テーブルに未登録の時は該ソースアド 50

4

レス値と該MACフレームの転送元となるブリッジ装置 へとつながるポイントーポイントATMコネクションの セルヘッダ値を登録する登録手段とを備えることを特徴 とする。

【0015】一方、第1の手段は第1の物理インタフェースから送出するMACフレームのあて先アドレスが該テーブルに登録されている場合は、該テーブルにエントリされているセルヘッダ値を付与して、また登録されていないとき、あるいはあて先アドレスがブロードキャストアドレスの時はATMマルチキャストコネクションのセルヘッダ値を付与してMACフレームを第1の物理インタフェースに送出する機能を有する。

【0016】(1-2)第1のATMブリッジ装置の他の態様においては、自ブリッジ装置をリーフとするマルチキャストコネクションのセルヘッダ値と、自ブリッジ装置と該マルチキャストコネクションのルートとなる他ブリッジ装置とを接続するポイントーポイントのATMコネクションのセルヘッダ値とを対応付けたテーブルを有する。

【0017】(2)一方、本発明による第2のATMブリッジ装置は、ATM方式で運用される第1の通信網との間で信号の授受を行うための第1の物理インタフェースを有するブリッジ装置であって、該ブリッジ装置はATM方式以外の方式で運用される第2の通信網のエミュレーションを行うエミュレーションホストを該ブリッジ装置を起点とするATMコネクションを介して直接収容し、かつ前記第1の物理インタフェースから入力されるMACフレームが前記エミュレーションホストから送出されたものであるか、前記第1の通信網を介してブリッジ接続される他のブリッジ装置から送出されたものであるかを識別する識別手段を有することを特徴とする。

【0018】 (2-1) 第2のATMブリッジ装置の一 つの態様においては、第1の物理インタフェースから入 力されたMACフレームのソースアドレスを参照する参 照手段と、該MACフレームのあて先アドレスがブロー ドキャストアドレスである場合に、該MACフレームの ソースアドレスが第2の通信網のエミュレーションを行 うエミュレーションホストエミュレーションホストであ る場合は、該MACフレームを該ブリッジ装置が収容す る該エミュレーションホストの全てと該ブリッジ装置が ATM網を介してブリッジ接続される他の全てのブリッ ジ装置に転送し、該MACフレームのソースアドレスが 他のブリッジ装置である場合は、該MACフレームを該 ブリッジ装置が収容する該エミュレーションホスト全て にのみ転送する転送手段とを有することを特徴とする。 【0019】 (2-2) 第2のATMブリッジ装置の他 の態様においては、第1の物理インタフェースから入力 されたMACフレームのソースアドレスを参照する参照

手段と、MACアドレスとセルヘッダ値をエントリとす

るテーブル手段と、該テーブル手段に第1の物理インタ

フェースから受信したMACフレームのソースアドレス が未登録の場合は該ソースMACアドレスと該MACフ レームが入力されてきたATMコネクションのセルヘッ ダ値を登録する登録手段と、該MACフレームのあて先 アドレスが該テーブル手段に登録されている場合は該テ ーブル手段に対応してエントリされているセルヘッダ値 を付与して第1の物理インタフェースに送出する送出手 段と、第1の物理インタフェースから受信したMACフ レームのあて先アドレスが該テーブル手段に未登録であ る場合に該MACフレームのソースアドレスが第2の通 10 信網のエミュレーションを行うエミュレーションホスト である場合は該MACフレームを自ブリッジ装置がAT M網を介してブリッジ接続する全ての他ブリッジ装置に 転送し、MACフレームのソースアドレスが他ブリッジ 装置である場合は該MACフレームを廃棄する転送/廃 棄手段とを有することを特徴とする。

【0020】(2-3)第2のATMブリッジ装置のさらに別の態様においては、該ブリッジ装置を起点とし、該ブリッジ装置が直接配送を担当するLANエミュレーションホスト全てを終点とした第1のマルチキャストコネクションと、該ブリッジ装置を起点とし、該ブリッジ装置とブリッジ接続される他の全てのブリッジ装置を終点とする第2のマルチキャストコネクションと、該ブリッジ装置を起点とし、該ブリッジ装置を起点とし、該ブリッジ装置を起点とし、該ブリッジ装置を起点とし、該ブリッジ装置とブリッジ接続される他の全てのブリッジ装置と、該ブリッジ装置が直接配送を担当するエミュレーションホスト全てを終点とする第3のマルチキャストコネクションを有することを特徴とする。

[0021]

【作用】

(1)本発明の第1のATMブリッジ装置においては、第1の通信網(ATM網)内でブリッジ接続されるブリッジ装置間でMACフレームを転送する際に、マルチキャストが必要なMACフレームについてのみマルチキャストが必要なMACアレームについてのみマルチキャストATMコネクションを介して転送を行うことができる。そして、あて先MACアドレスを持つホストを収容しているブリッジ装置が明らかな場合には、該ブリッジ装置とのポイントーポイントのATMコネクションを用いて該MACフレームの転送を行い、該MACアドレスを持つホストを収容するブリッジ装置以外には該MACフレームは転送しないことが可能となる。従って、ATM網あるいはブリッジ装置内外のトラヒック量を削減することが可能になる。

【0022】また、ATM網においては通常、マルチキャストはマルチキャストサーバを用いるなどを用いて実現されるため、該サーバを通過する際のレイテンシ(通過時間)が問題となるが、あて先MACアドレスを収容しているブリッジ装置が明らかな場合には、ポイントーポイントのATMコネクションを用いて該MACフレームの転送を行うことで、最小のレイテンシにて該MAC 50

6

フレームの転送を行うことができる。

【0023】(1-1)第2の手段において、MACア ドレスとATMセルヘッダ値をエントリとするテーブル に、第1の物理インタフェースから受信したMACフレ ームのソースアドレス値が未登録の時は該ソースアドレ ス値と該MACフレームの転送元となるブリッジ装置へ とつながるポイントーポイントATMコネクションのセ ルヘッダ値を登録するようにし、さらに第1の物理イン タフェースから送出するMACフレームのあて先アドレ スが該テーブルに登録されている場合は、該テーブルに エントリされているセルヘッダ値を付与して、また登録 されていないとき、あるいはあて先アドレスがブロード キャストアドレスのときはマルチキャストATMコネク ションのセルヘッダ値を付与してMACフレームを第1 の物理インタフェースに送出するようにすれば、自動的 にMACアドレス情報とセルヘッダ情報(該MACアド レスを持つホストを収容するブリッジ装置へとつながる ポイントーポイントATMコネクションの識別情報)と の対応テーブルを作成することができ、ポイントーポイ ントのATMコネクションを用いた効率的なブリッジ接 続を行う環境を自動的に構築することが可能となる。

【0024】 (1-2) また、MACアドレスの値と該 MACアドレスを有するホストを収容するブリッジ装置 へとつながるポイントーポイントATMコネクションを 登録する場合、ブリッジ装置にMACフレームが投入さ れる際に用いられるATMセルヘッダ値はポイントーポ イントのATMコネクションである場合と、マルチキャ ストATMコネクションである場合とがある。特に、ホ ストの立ち上げ時などのテーブル新規登録の多くの場合 は、ARP要求フレームなどによるマルチキャストAT Mコネクションを介してMACフレームがまず到来し、 これを用いて該テーブルの登録・学習を行うといったこ とが多いと考えられる。この場合においても、あくまで 登録するATMセルヘッダ値は、先に述べた(1)の作 用を享受するため、該MACアドレスを有するホストを 収容するブリッジ装置へとつながるポイントーポイント ATMコネクションであることが望まれる。

【0025】ここで、第1のATMブリッジ装置に、自ブリッジ装置をリーフとするマルチキャストコネクションのセルヘッダ値と、自ブリッジ装置と該マルチキャストコネクションのルートとなる他ブリッジ装置とを接続するポイントーポイントのATMコネクションのセルヘッダ値とを対応付けたテーブルを持てば、MACアドレス値と該MACアドレスを有するホストを収容するブリッジ装置へとつながるポイントーポイントATMコネクションのセルヘッダ値の対応関係の登録を行う場合に、該MACフレームをマルチポイントATMコネクションを介して受信した場合でも、このテーブルを参照することで簡便にポイントーポイントATMコネクションのセルヘッダ値を登録することが可能となる。

【0026】(2)第2のATMブリッジ装置は、AT M方式以外の方式で運用される第2の通信網(他方式L AN) のエミュレーションを行うエミュレーションホス トを該ブリッジ装置を起点とするATMコネクションを 介して直接収容し、かつ第1の物理インタフェースから 入力されるMACフレームがエミュレーションホストか ら送出されたものであるか、第1の通信網を介してプリ ッジ接続される他のブリッジ装置から送出されたもので あるかを識別する識別手段を備えることにより、該ブリ ッジ装置はエミュレーションホストからのMACフレー 10 ムと、ATM網を介してプリッジ接続される他のブリッ ジ装置から送出されたMACフレームとで、別々のアク ションを起こすことができ、送出元によって該フレーム のリレーイング先を変更するといった対処が可能となる ため、 [発明が解決しようとする課題] の (3) で述べ たような問題を回避することができる。

【0027】(2-1)また、第2のATMブリッジ装 置において第1の物理インタフェースから入力されたM ACフレームのソースアドレスを参照し、該MACフレ ームのあて先アドレスがブロードキャストアドレスであ 20 る場合に、該MACフレームのソースアドレスが他方式 LANのエミュレーションを行うエミュレーションホス トである場合は、該MACフレームを該ブリッジ装置が 収容する該エミュレーションホストの全てと該ブリッジ 装置がATM網を介してブリッジ接続される他の全ての ブリッジ装置に転送し、該MACフレームのソースアド レスが他のブリッジ装置である場合は、該MACフレー ムを該ブリッジ装置が収容する該エミュレーションホス ト全てにのみ転送するようにすれば、あて先MACアド レスがブロードキャストアドレス、またはブロードキャ ストを行わなければいけないMACフレーム(放送MA Cフレームと呼ぶ)がATM網内を無限に循環すること を未然に防ぐことができる。

【0028】即ち、ATM網内の他のブリッジ装置から 送出された放送MACフレームは、再び他のブリッジ装 置側へ返送すると、該ブリッジ装置が他のLANエミュ レーションホストを直接収容するブリッジ装置である場 合は、該ブリッジ装置が同様の動作を行い、該放送MA Cフレームが無限に他のLANエミュレーションホスト を直接収容するブリッジ装置間を転送されることにな る。上記のように、他のLANエミュレーションホスト を直接収容するブリッジ装置が、受信したMACフレー ムのソースアドレスを検証し、これがブリッジ接続され た他ブリッジ装置からのMACフレームである場合、も しくは該ブリッジ装置が直接収容するLANエミュレー ションホストでない場合は、該MACフレームをLAN エミュレーションホスト側にのみ転送し、他ブリッジ装 置には転送しないようにすれば、上記の無限ループを未 然に防ぐことができる。

【0029】さらに、[発明が解決しようとする課題]

8

の(4)で述べたスパニング木をブリッジ装置間それぞれのルートにおいて設定すること無く、簡便なルールでブロードキャストフレームの無限ループを未然に防ぐことが可能となる。

【0030】 (2-2) また、第2のATMブリッジ装 置において第1の物理インタフェースから入力されたM ACフレームのソースアドレスを参照し、MACアドレ スとセルヘッダ値をエントリとするテーブル手段に第1 の物理インタフェースから受信したMACフレームのソ ースアドレスが未登録の場合は、該ソースMACアドレ スと該MACフレームが入力されてきたATMコネクシ ョンのセルヘッダ値を登録し、該MACフレームのあて 先アドレスがテーブル手段に登録されている場合は、こ のテーブル手段に対応してエントリされているセルヘッ ダ値を付与して第1の物理インタフェースに送出するよ うにし、第1の物理インタフェースから受信したMAC フレームのあて先アドレスがテーブル手段に未登録であ る場合に、該MACフレームのソースアドレスがLAN エミュレーションホストである場合は、該MACフレー ムを該ブリッジ装置がATM網を介してブリッジ接続す る全ての他ブリッジ装置に転送し、該MACフレームの ソースアドレスが他ブリッジ装置である場合は、該MA Cフレームを廃棄するようにすれば、第1のATMブリ ッジ装置と同様に、自動的にMACアドレス情報と、セ ルヘッダ情報(該MACアドレスを持つホストを収容す るブリッジ装置へとつながるポイントーポイントATM コネクションの識別情報)との対応テーブルを作成する ことができ、前述のポイントーポイントのATMコネク ションを用いた効率的なブリッジ接続を行う環境を自動 的に構築することが可能となる。また、不要なMACフ レームについてはリレーイングしない機構が備わってい ることから、扱うMACフレームがあて先MACアドレ スが該テーブル手段に登録されていないMACフレーム であった場合に、該MACフレームがブリッジ装置間を 互いに無限に転送されることを未然に防ぐことが可能と なる。

【0031】(2-3)これまでの説明により、LANエミュレーションホストを直接収容するブリッジ装置をATM網におけるブリッジ接続に参加させる場合は、そのMACフレームのソースアドレスの値によって、各種の該MACフレームの分配方法が必要であることが分かる。

【0032】第2のATMブリッジ装置において、該ブリッジ装置を起点とし、該ブリッジ装置が直接配送を担当するLANエミュレーションホスト全てを終点とした第1のマルチキャストコネクション、該ブリッジ装置を起点とし、該ブリッジ装置とブリッジ接続される他の全てのブリッジ装置を終点とする第2のマルチキャストコネクション、および該ブリッジ装置を起点とし、該ブリッジ装置とブリッジ接続される他の全てのブリッジ装置

と、該ブリッジ装置が直接配送を担当するLANエミュレーションホスト全てを終点とする第3のマルチキャストコネクションを持てば、上記各種のMACフレーム配分をこれら第1乃至第3のマルチキャストコネクションを適宜介して行う簡便に行うことが可能となり、ブリッジ装置内のテーブルの設定や環境設定などを簡便に行うことが可能となる。

[0033]

【実施例】以下、図面を参照しながら本発明の実施例に ついて説明する。

(第1の実施例)図1に、本発明の第1の実施例に関わるLAN接続の様子を示す。本実施例のシステムはATM方式で運用される第1の通信網(以下、ATM網という)10と、ブリッジ装置11,12,13,14、およびATM方式以外の方式で運用される第2の通信網としてのイーサネットLAN1A,1B,1C,1Dからなる。

【0034】ATM網10は、いくつかのATM交換機 (ATMスイッチあるいはATMハブ) およびホスト (端末装置) などから構成される。イーサネットLAN ²⁰ 1A, 1B, 1C, 1Dは、ATM網10を介してブリッジ接続されている。即ち、ATMブリッジ接続環境を構成している。ここで、これらのイーサネット間の接続はブリッジ接続であるため、イーサネットLAN1A~1Dに接続されたホストのネットワークレイヤアドレス (例えばIPアドレス) は、同一のネットワークアドレス (ネットIDあるいはサブネットID) を持つ。

【0035】これらのブリッジ装置11~14間には、それぞれのブリッジ装置を起点とし、該ブリッジ装置を除く全ての各ブリッジ装置を終点としたポイントーポイントATMコネクションと、それぞれのブリッジ装置を起点とし、該ブリッジ装置を除く全てのブリッジ装置を終点としたポイントーマルチポイントATMコネクションが確立されており、ブリッジ接続された各イーサネット間のデータ(MACフレーム)のやり取りは、これらのATMコネクションを介して行われる。即ち、各ブリッジ装置11~14間にはメッシュ状のポイントーポイントATMコネクションが確立されている。

【0036】一例として、図1にブリッジ装置11を起点としたATMコネクション群、即ちポイントーポイントATMコネクション15、16、17、及びマルチキャストATMコネクション18を示した。同様のATMコネクション群がブリッジ装置12~14からも出ている。

【0037】なお、このATM網内のポイントーマルチポイントATMコネクションの実現方法は、ATM網内のマルチキャストサーバを用いる方法(集中方式)でも良いし、スパニンング木を各交換機をノードとして構成する方法(分散方式)でも良い。

10

【0038】次に、本実施例によるATMブリッジ装置の機能を図1のブリッジ装置11を例として説明する。 勿論、他のブリッジ装置12~14に関しても、同様の 構成である。

【0039】ブリッジ装置11の内部構成を図2に示す。また、ブリッジ装置11における処理シーケンスとして、図3にイーサネット→ATM網側へのデータの流れを示し、図4にATM網→イーサネット側へのデータの流れを示す。

10 【0040】まず、図2および図3を参照しながらイーサネット→ATM網側の流れについてのブリッジ装置1 1の機能について説明する。

【0041】イーサネット1AからMACフレーム(以降、イーサネットフレームとも呼ぶ)が到着すると、このMACフレームはイーサ側物理インタフェース部21により受信され(ステップ31)、ここでMACレイヤ処理(CSMA/CD処理)を受けた後、内部MACフレームとして再構成され、MACアドレス参照部22に渡される。ここで、内部MACフレームとは、受信したMACフレームからMACレイヤに依存したフィールドを削除したものであり、この場合はイーサネットから受け取ったMACフレームからプリアンブルフィールドとフレーム開始デリミタを削除したものである。

【0042】MACアドレス参照部22では、該内部MACフレームのうち、ソースMACアドレスを参照し、このソースMACアドレスがこれまでに受信したことの無いMACアドレスであった場合は、これをイーサ側MACアドレステーブル24に登録する(ステップ32)。よって、イーサ側MACアドレステーブル24には、その時点で該ブリッジ装置が認識できた、イーサネット1A側に存在するホストのMACアドレスが登録されていることになる。

【0043】該内部MACフレームはMACアドレスフィルタリング部23に渡される。ここでは、該内部MACフレームのあて先アドレスがイーサネット側MACアドレステーブル24に登録されているかが検査される(ステップ33)。もし、登録されている場合は該MACフレームのあて先となるホストはイーサネット1A側に存在することがわかり、ここで該内部MACフレームは廃棄される(ステップ34)。もし、登録されていない場合は、該MACフレームのあて先となるホストがATM網側に存在する可能性があると判断され(ステップ35)、該内部MACフレームはATMーMACフレーム形成部25に渡される。このような構成をとることにより、不要なMACフレームをATM網側に送出する必要が無くなり、ATM網内の不要なトラヒックを抑制できる。

【0044】ATM-MACフレーム形成部25では、 内部MACフレームをATM網にて定められたMACフ 50 レームフォーマットに従ってフォーマット変換する(ス テップ36)。このフォーマット変換を規定したプロトコルとして、例えばIETFのRFC1483にて定められたフォーマットや、ATMフォーラムの該当するスペック(例えばLANエミュレーションスペック等)にて定められたフォーマットが考えられる。このフォーマット変換されたMACフレームをATM-MACフレームとも呼ぶ。

【0045】ATM-MACフレーム形成部25で形成されたATM-MACフレームはAAL/ATM送信レイヤ処理部26にてATMセル化される。この際、AA ¹⁰ LのタイプとしてAALタイプ5を用いても良い。AA L/ATMレイヤ送信処理部26は、ATM網側MACアドレステーブル2F(後述)を参照しながら、ATMセル化を行う。

【0046】ここで、ATM網側MACアドレステーブ ル2Fは、MACアドレスとセルヘッダ値を要素とした テーブルであるが、このテーブルのセルヘッダ値には、 該テーブルを有するブリッジ装置を起点とし、他のブリ ッジ接続される全てのブリッジ装置を終点とするマルチ キャストATMコネクションのVPI/VCI値がエン 20 トリされる場合と、ポイントーポイントATMコネクシ ョンのVPI/VCI値がエントリされる場合とがあ る。なお、このATM網側MACアドレステーブル2F のセルヘッダ値の初期値はマルチキャストATMコネク ションのセルヘッダ値とする。このようにすることによ り、ATM網側MACアドレステーブル2Fについて、 後述する学習の終了していないMACアドレス宛のMA Cフレームについても、これをマルチキャストATMコ ネクションに投入することにより、そのMACフレーム のあて先ホストへの到着を保証することができる(すべ 30 てのブリッジ装置に該MACフレームが行きわたるか ら)。

【0047】AAL/ATMレイヤ送信処理部26は、ATM網側に送出するATM-MACフレームのあて先MACアドレスをキーとしてATM網側MACアドレステーブル2Fを参照し、ATMセルに付与するセルヘッダ値(VPI/VCI値)をフェッチする。

【0048】ここで、ATM網側MACアドレステーブル2Fからフェッチしたセルヘッダ値がポイントーポイントATMコネクションのVPI/VCI値である場合は、MACフレームは眩ポイントーポイントATMコネクションを介して、あて先ホストを直接収容するブリッジ装置に転送される。ポイントーポイントATMコネクションを介してMACフレームを転送しているため、該MACアドレスを有するブリッジ装置以外には該MACフレームは転送されず、ATM網あるいはブリッジ装置内外のトラヒック量を削減することが可能になる(ステップ37、38、3A)。

【0049】また、ポイントーポイントのATMコネクションを用いて該MACフレームの転送を行うことで、

12

最小のレイテンシにて該MACフレームの転送を行うことができる。

【0050】ATM網側MACアドレステーブル2Fからフェッチしたセルヘッダ値がマルチキャストATMコネクションのVPI/VCI値である場合は、以下の方法でMACフレームを送出する。

【0051】即ち、該MACフレームをマルチキャストATMコネクションを介して各ブリッジ装置に送出する。各ブリッジ装置は、後述のようにMACアドレスフィルタリング部2Cによるアドレスフィルタリングにより該ブリッジ装置が担当していないMACフレームが該ブリッジ装置を透過することを防ぎ、ブリッジ装置の先のイーサネット側での無駄なトラヒックの発生を防ぐことができる(ステップ36、37、39、3B)。

【0052】なお、後述のように受信側のブリッジ装置は、ATM網側I/Fから入力されたMACフレームが、どのマルチキャストATMコネクションからのMACフレームであるかを認識することにより、該ブリッジ装置内のATM網側MACアドレステーブルにMACアドレスと、ポイントーポイントATMコネクションのセルヘッダ値を登録することができる。

【0053】また、送信側のブリッジ装置は、送出する MACフレームのあて先MACアドレスを有するホスト を収容する受信側のブリッジ装置が特定できない時、あ るいはあて先MACアドレスがブロードキャストアドレ スの時は、マルチキャストATMコネクションを介した 転送を行う。この場合、該MACフレームは、あて先と なるホストを収容していないブリッジ装置へも転送され ることになる。このように、あて先となるホストを収容 していないブリッジ装置に対してもMACフレームが転 送されることを以降防ぐため、送信側ブリッジ装置は、 該MACアドレスと該MACアドレスを有するホストを 収容するブリッジ装置との間のポイントーポイントAT Mコネクションのセルヘッダ値との対応関係を特定する べく、該MACアドレスを有する受信側ホストから該送 信側ブリッジ装置宛へのMACフレームの返送を促すM ACフレーム(調査フレームと呼ぶ)をマルチキャスト ATMコネクションを介して送出しても良い。このよう なMACフレーム(調査フレーム)は、たとえばARP (アドレスレゾリューションプロトコル) 要求パケット や、In-ARP(インバースARP)要求パケットな どが考えられる。

【0054】このMACフレームを受け取った受信側ホストは、自らのMACアドレスをソースMACアドレスとし、該送信側ブリッジ装置をあて先MACアドレスとしたMACフレーム(調査応答フレームと呼ぶ)を送出することになる。該受信側ホストを収容しているブリッジ装置は、該MACフレーム(調査応答フレーム)をATM網10側に送出する。この時点で、内部のATM網側MACアドレステーブル2Fの学習は終了しており、

ポイントーポイントのATMコネクションを介して該MACフレームは、送信側ブリッジ装置に届けられるはずであるが、該MACフレームをマルチキャストATMコネクションを介して送出しても良い。

【0055】この調査応答フレームを受信した送信側ブリッジ装置は、後述する機構により、受け取ったMACフレーム(調査応答フレーム)のソースアドレスを参照してATM網側MACアドレステーブル2FにMACアドレスと、ポイントーポイントATMコネクションのセルヘッダ値との対応を登録することができ、次にこのあて先MACアドレス宛のMACフレームはポイントーポイントATMコネクションを介して転送することができる。

【0056】このようなブリッジ装置が能動的に調査フ レームを送出する動作が行われている間、送信側ブリッ ジ装置は、その時点であて先MACアドレスがATM網 側MACアドレステーブル2Fに登録されていないMA CフレームをマルチキャストATMコネクションを介し て送出してしまってもよいし、調査フレームを送出して いる間は、あて先MACアドレスを調査中の該MACフ 20 レームについては、送信側ブリッジ装置内に待たせてお き、調査応答フレームが到着し、ATM網側MACアド レステーブルに該あて先MACアドレスが登録されるの を待って、ポイントーポイントATMコネクションを介 して送出を行ってもよい。後者の場合、マルチキャスト ATMコネクションを介するMACフレームはさらに少 なくなり、ブリッジ装置への無駄なトラヒックを削減す ることが可能になる。また、受信側ブリッジ装置におけ るMACフレームの到着順の逆転を未然に防ぐことがで きる。

【0057】ただし、この動作はATM網側MACアドレステーブルに、ポイントーポイントのATMコネクションのセルヘッダ値が未登録のあて先MACアドレス宛のMACフレームを複数個(例えば2個)受信した場合にこの動作を行うようにしても良い。これを行うことにより、頻繁にブリッジ装置間でのやり取りが行われるMACアドレスについてのみ登録が行うことができ、ATM網側MACアドレステーブルを有効に使用することができる。

【0058】また、ポイントーマルチポイントのATMコネクションからポイントーポイントのATMコネクションへの切替を一定時間MACフレームが到来しない場合に行っても良い。これにより先にも述べた受信側ブリッジ装置におけるMACフレームの到着順の逆転を未然に防ぐことができる。

【0059】ATMセル化されたMACフレームは、該セルヘッダ値にて表されるATMコネクションに投入される。このATMコネクション群(マルチキャストATMコネクション及びポイントーポイントATMコネクション群)の確立は、ブリッジ装置の立ち上げ時に行って50

14

も良いし、はじめてATM網側に送出する必要のあるMACフレームが生じた際に行っても良い。なお、これらのポイントーポイントATMコネクションは、ブリッジ接続されるブリッジ装置の数が増減する度に、追加あるいは切断される。また、ブリッジ接続されるブリッジ装置の数が増減する度に、マルチキャストATMコネクションのリーフ数は増減される。

【0060】このATMセルのATM網10側への投入は、ATM網側物理インタフェース27によって、物理レイヤ処理が行われた後に行われる(ステップ3C)。【0061】こうしてATM網10内に投入された該ATM-MACフレームは、ATMコネクション15~18を介して他のブリッジ装置に分配される。あて先となるブリッジ装置における処理のシーケンス、すなわちATM網→イーサネット側のデータの流れを図2および図4を参照しながら説明する。

【0062】受信側のブリッジ装置には、該ブリッジ装 置を終点とするポイントーポイントATMコネクション が(ATM網内のブリッジ装置の総数)-1だけ、また 該ブリッジ装置を終点とするマルチキャストATMコネ クションが(ATM網内のブリッジ装置の総数)-1だ けそれぞれ張られている。これらのATMコネクション は、必ず組になっている。即ち、起点となるブリッジ装 置が同一のポイントーポイントATMコネクションとマ ルチキャストATMコネクションが存在する。これらの 組のATMコネクションのヘッダ値の対応表がブリッジ 特定テーブル2 Eである。このテーブル2 Eを参照する ことにより、そのマルチキャストATMコネクションの 起点となっているブリッジ装置へとつながるポイントー ポイントATMコネクションのセルヘッダ値を知ること ができる。このテーブルの登録は例えば前述のブリッジ 装置の立ち上げ時や、ATMコネクションの確立時に行 えばよい。

【0063】ATM網側物理 I/F27(物理レイヤの 処理を行う)でATMセルが受信されると(ステップ4 1)、そのATMセル化されたMACフレームがAAL /ATMレイヤ受信処理部 2Aにて受信セルが各ATM コネクション(VPI/VCI値)ごとにデセル化処理 が施されてATM-MACフレームが再生され(ステップ 42)、ATM-MACアドレス参照部 2Bに渡され、MACフレームのソースアドレスが参照されるる(ステップ 43)。

【0064】また、このときの受信セルヘッダ値(VCI/VPI)はブリッジ特定テーブル2Eにも通知される。このブリッジ特定テーブル2Eでは、渡された受信セルヘッダ値(VCI/VPI)がマルチキャストATMコネクションのセルヘッダ値がどうかが調べられ(ステップ44)、マルチキャストATMコネクションのセルヘッダ値である場合は、同一の起点を持つポイントーポイントATMコネクションのセルヘッダ値をATM網

側MACアドレステーブル2Fに渡す(ステップ45)。また、渡された受信セルヘッダがポイントーポイントATMコネクションのセルヘッダ値である場合には、そのセルヘッダ値をそのままATM網側MACアドレステーブル2Fに渡す。

【0065】ATM-MACアドレス参照部2Bでは、 受信したATM-MACフレームのソースアドレスを参 照し、これがこれまでに受信したことの無いMACアド レスであった場合は、これをATM網側MACアドレス テーブル2Fに登録する(ステップ46)。この際、該 10 テーブル2Fには同時にブリッジ特定テーブル2Eから 通知されるポイントーポイントのATMコネクションの セルヘッダ値と、MACアドレスの値とが組で登録され る点に注意が必要である。また、受信したATM-MA Cフレームのソースアドレスがイーサネット側MACア ドレステーブルに登録されている場合は、これを削除す る(ステップ47)。前述のように、ATM網側MAC アドレステーブル2Fはエントリ情報としてMACアド レスと、該MACアドレスを有するホストを収容するブ リッジ装置へとつながるATMコネクションのVPI/ 20 VCI値を持つことになる。このようにして、ブリッジ 装置はそれぞれのATMコネクションと送信側ブリッジ 装置との対応関係を把握しているため、このテーブル2 Fを参照することによって、どのMACアドレスを有す るホストはどのブリッジ装置に接続されているといった ことを知ることができ、イーサネット→ATM網側の流 れにおいて、AAL/ATMレイヤ送信処理部26が、 送出するMACフレームを収容するブリッジ装置(へと つながるATMコネクションのセルヘッダ値)を特定し 送出する際に、このテーブル2Fを用いることができ

【0066】また、該ブリッジ装置はこれらのテーブル 2Fを一通り参照することにより、その時点で該ブリッ ジ装置が認識できた、ATM網側に存在するホストのM ACアドレスを知ることができる。この使い方は後述す るMACアドレスフィルタリング部2Cにて用いられ る。

【0067】該ATM-MACフレームは、ATM-MACアドレス参照部2Bにて内部MACフレームのフォーマットに変換され、MACアドレスフィルタリング部2Cに渡される。ここで、ATM網側MACアドレステーブル2Fに、該内部MACフレームのあて先アドレスに対応するポイントーポイントのATMコネクションのセルヘッダ値が登録されているかが検査される(ステップ48)。もし登録されている場合は、該MACフレームのあて先となるホストが該ブリッジ装置からみてATM網側に存在することがわかり、ここで該内部MACフレームは廃棄される(ステップ49)。もし、登録されていない場合は該MACフレームのあて先となるホストがイーサネット側に存在する可能性があると判断され

16

(ステップ4A)、該内部MACフレームはMACフレーム形成部2Dに渡される。このような構成をとることにより、不要なMACフレームをイーサネット側に送出する必要が無くなり、イーサネット内の不要なトラヒックを抑制できる。

【0068】なお、上記動作を迅速に行うために、AT M網側MACアドレステーブル2Fに、登録されている セルヘッダ値がポイントーポイントのATMコネクションのセルヘッダ値であるか否かを示すピットがエントリとして存在していても良い。

【0069】MACフレーム形成部2Dでは、内部MACフレームをイーサネットにて定められたMACフレームフォーマットに従ってフォーマット変換してイーサネットフレームとした上で、イーサネット側物理インタフェース21にこれを渡す(ステップ4B)。 該イーサネットフレームはイーサネット側物理1/F21を介してイーサネット側に送出される(ステップ4C)。

【0070】なお、MACフレームのあて先MACアドレスとしてブロードキャストアドレスが用いられている場合について述べる。イーサネット→ATM網側方向については、MACアドレスフィルタリング部23におけるフィルタリングは行わず、該MACフレームは該ブリッジ装置を起点とするマルチキャストATMコネクション(例えばブリッジ装置11の場合は、ATMコネクション18)に投入される。ATM網→イーサネット側方向については、MACアドレスフィルタリング部2Cにおけるフィルタリングを行わず、該MACフレームを透過させることにより対処すれば良い。

【0071】このように、あて先MACアドレスを収容しているブリッジ装置を特定できる場合は、該ブリッジ装置へのポイントーポイントのATMコネクションを用い、特定できない場合、もしくはブロードキャストフレームについては、マルチキャストのATMコネクションを用いることにより、ATM網内の無駄なMACフレームによるトラヒックを抑制することが可能になる。

【0072】また、本実施例のような学習機構を設けることで、自動的にMACアドレス情報と、セルヘッダ情報(該MACアドレスを持つホストを収容するブリッジ装置へとつながるポイントーポイントのATMコネクションの識別情報)との対応テーブル(ATM網側MACアドレステーブル2F)を作成することができる。

【0073】このような動作を行うことによって、AT M網10に接続されたイーサネット1A~1D間のブリッジ接続を行うことができる。

【0074】次に、イーサネット1A~1D上に移動ホストが存在している場合について述べる。

【0075】例えば、図5に示すように、イーサネット 1D上のホスト51 (MACアドレス=#x) がイーサネット1B上に移動する場合を考える。これまでの記述 50 から、ホスト51がイーサネット1D上に存在する場 合、各プリッジ装置内のMACアドレステーブルには図 5のようにホスト51が登録されていることになる。

【0076】このホスト51がイーサネット1Dから異なるイーサネット(この場合1B)に移動した場合、図5のように各MACアドレステーブルに登録をされているため、イーサネット1B上のホスト(例えばホスト53)以外のホストは、あて先MACアドレスが#×であるようなMACフレームを送出しても、MACアドレステーブルによるフィルタリングで該MACフレームはイーサネット1B内に流入できない。例えば、イーサネット1Aまたは1Cを起点とするMACフレームは、ATMコネクション5Aまたは5Bを介してブリッジ装置14に到達し、ブリッジ装置14内にテーブルにより該MACフレームはイーサネット1Dに向けて送出されるが、移動後であるので該MACフレームは目的ホストに到達することができない。

【0077】また、仮にATM網側MACアドレステーブルに該MACアドレス# x が登録されておらず、マルチキャストATMコネクションを介して該MACフレームがブリッジ装置12に到達したとしても、ブリッジ装置12内のATM網側MACアドレステーブル2FにMACアドレス=# x が登録されているため、該MACフレームはブリッジ装置12内のMACアドレスフィルタリング部2Cにてフィルタリングされ、廃棄される。さらに、イーサネット1Dを起点とするMACフレームは、ブリッジ装置14内のイーサネット側MACテーブル24に「MACアドレス=# x」が登録されているため、該MACフレームはブリッジ装置14内のMACアドレスフィルタリング部23にてフィルタリング・廃棄されてしまう。

【0078】これに対処するために、本実施例では以下 の機能を付加する。即ち、移動したホストはあて先MA Cアドレスにブロードキャストアドレスを用いて、何ら かのMACフレームを送出する。すると、あて先MAC アドレスとしてブロードキャストアドレスを用いている ため、該MACフレームはブリッジ装置12を透過して 全ての他のブリッジ装置に(マルチキャストATMコネ クションを介して)到達する。その際、(1)イーサネ ット側からのMACフレームのソースアドレスが、AT M網側MACアドレステーブルに登録されている場合 は、これを削除する。また、該MACアドレスをイーサ 側MACアドレステーブルに登録する。(2) ATM網 側からのMACフレームのソースアドレスが、イーサ側 MACアドレステーブルに登録されている場合は、これ を削除する。また、該MACアドレスをATM網側MA Cアドレステーブルに登録するが、その際はどのブリッ ジ装置からの収容であるかについての情報(そのブリッ ジ装置へのポイントーポイントのATMコネクションの セルヘッダ値)も同時に登録する。

【0079】ここで、ATM網側MACアドレステープ 50 ている。

18

ルをブリッジ装置ごとに別々に用意した場合は、上記(2)の動作において、該MACアドレスのATM網側MACアドレステーブルへの登録に際して、まず古い登録情報を削除し、その後、新たに収容が確認されたブリッジ装置に対応するATM網側MACアドレステーブルに該MACアドレスを登録するという2つの手順を踏むことが必要となる。

【0080】これに対して、ATM網側MACアドレステーブルは1つとし、エントリとしてMACアドレスと対応するブリッジ装置(あるいは仮想コネクションなどブリッジ装置を特定できる情報)とすれば、書換手順はブリッジ装置に関する情報の上書きのみとなり、効率的なテーブル更新が行えることとなる。

【0081】このように、ATM網のように単一の物理 インタフェースに複数の仮想コネクションが多重される 場合に、ATM網側MACアドレステーブルを用意する 場合は、対応するブリッジ装置ごとに該テーブルを用意 するのに比べて、対応するブリッジ装置をエントリとし て持つことが上記の点で有効である。

【0082】テーブル更新後の様子を図6に示す。このように、あて先MACアドレス=#x宛のMACフレームは、ポイントーポイントATMコネクション61,62,63を介して転送される。また、以上述べたような移動ホストの存在を考慮したブリッジ装置の処理シーケンスを図3および図4に示した。

【0083】このような機能をATMブリッジ装置に付加することにより、ATMブリッジ接続環境における移動ホストへの対応を行うことができる。

(第2の実施例)図7に、本発明の第2の実施例に関わるLAN間接続の様子を示す。これは、ATM網内に存在するホストについて、LANエミュレーションが実現されている場合の実施例である。このように、本実施例のシステムはATM網70、ブリッジ装置71~73、LANエミュレーションサーバ74、イーサネットLAN7A~7Cおよびホスト7D~7Fからなる。なお、ATM網70、ブリッジ装置71~73およびイーサネットLAN7A~7Cは、第1の実施例と同様の機能を持つものとする。

【0084】このシステムでは、イーサネットLAN7A~7C、及びLANエミュレーションサーバ(LEサーバとも呼ぶ)に接続されたホストは、互いに第1の実施例で示されたようなブリッジ接続をされており、同一のネットワークアドレス(ネットID、あるいはサブネットID)を持つ。よって、例えばLEサーバ74を起点とし、他の全てのブリッジ接続されたブリッジ装置、及び他のLEサーバを終点とする例えば図9のATMマルチキャストコネクション93や、LEサーバ74を起点とし、他のブリッジ装置71~73をそれぞれ終点としたポイントーポイントATMコネクションが確立されている

【0085】ここで、LEサーバに接続されたホストは、あたかもイーサネットLAN7A~7Cに接続されたがごとく振る舞うため、「LANエミュレーションがなされている」と表現される。このため、該LEサーバに接続されたホストでは、イーサネットに接続されていることを前提に動作している既存ソフトウエアをそのまま使用することができる。

【0086】図8に、LEサーバに接続されたホスト7 D~7Fの内部構造を示す。本実施例の場合、LEサー バに接続されたホスト7D~7Fは自分がイーサネット 10 に接続されているか、あるいはイーサネットとブリッジ 接続されていると認識しており、LANエミュレーショ ンを行うパケットに関し、該ホストが外部に送出しよう とするレイヤ3パケット (例えば I Pパケット) を、M ACフレームに格納した後に、これをATMセル化して ATM網に投入、あるいはATM網からMACフレーム の形でパケットが到着する。このMACフレームは、ブ リッジ接続された他のLEサーバ、あるいはブリッジ装 置との間で同意されたフォーマットのMACフレームで あり、ATM-MACフレーム生成部82にて生成され 20 る。ここでは、このMACフレームをATM-MACフ レームと呼ぶ。即ち、ATM-MACフレームとは、A TM網内をブリッジ接続されたブリッジ装置、あるいは LEホストがMACフレームのやり取りを行う、そのフ ォーマットのMACフレームを指す。

【0087】ここで、該ホストとLEサーバ間には、双方向のATMコネクションが1本張られており、MACフレームのやり取りは該ATMコネクションを介して行うものとする。このATMコネクションの識別子(セルヘッダ値)は、ホストは認識しており、該ホストが外部に送出するATM一MACフレーム、あるいは外部から該ホストに入力されるATM一MACフレームは、この場合該ATMコネクションを通ることになる。このATMコネクションに対してAAL/ATMレイヤ送信処理部85がATM一MACフレームのセル化の上、ATM網側物理インタフェース86を介して投入する。

【0088】ATM網側から該ホストに該ATMコネクションを介して入力されたセルは、ATM網側物理インタフェース86を経て、AAL/ATMレイヤ受信処理部87にてデセル化され、まずMACフレームが再生される。再生されたMACフレームは、ATMーMACフレーム自ホスト宛判別部88にて該MACフレームが自ホスト宛のものであるのかを確認され、自ホスト宛であることが確認されたならば、分岐部89にて該ATMーMACフレームのフレーム種別にしたがって、ARP/RARP/InARP処理を行うか、自ホストのネットワークレイヤ処理部81に取り込むかが判断、分岐される。ARP/RARP/InARP処理を行うと判断された場合は該ATMーMACフレームはARP/RARP/InARP処理部84に渡され、該処理を受けた

20

後、ここにて生成したATM-MACフレームを合流部 83にて、ATM-MACフレーム生成部82からのフレームと多重化し、ATM網側に送出する。自ホストに 取込むと判断された場合、MACヘッダ/トレイラをは ずし、これをネットワークレイヤパケット生成部8Aに てネットワークレイヤパケットとした後に、ネットワークレイヤ処理機能に渡す。

【0089】また、前述のようにホスト7D~7Fは、ARP/RARP/InARPなどの各処理機能を内部に有している。ここで生成したATM-MACフレーム(ARP応答、RARP応答、InARP応答等)は、ホストの上位レイヤ(ネットワークレイヤ以上)の処理機能側から送られてきたATM-MACフレームと多重化され、ATMセル化の後ATM網側に送出される。【0090】次に、LANエミュレーションサーバ74

について説明する。 【0091】図10に、第1の実施例で説明したと同様 のブリッジ接続を行う場合のLANエミュレーションサ ーバ74の内部構成を示す。また、このLANエミュレ ーションサーバ74の処理シーケンスを図11に示す。 【0092】ATM網側物理インタフェース101から ATMセル化されたATM-MACフレームを受信する と (ステップ111)、これらはAAL/ATMレイヤ 受信処理部102でATM-MACフレームに再生され (ステップ113)、ATM-MACアドレス登録部1 03に渡される。その際、AAL/ATMレイヤ受信処 理部102と、ATM-MACアドレス登録部103 は、第1の実施例の場合のATM網側MACアドレステ ーブル2Fの登録の際と同様に、受信セルのセルヘッダ 値やソースMACアドレスを参照して、MACアドレス テーブル106に順次登録していく(ステップ11 2)。ここで、LANエミュレーションサーバが直接サ ポートしているホスト (LANエミュレーションホス ト、LEホストとも呼ぶ)については、このMACアド レステーブル106には登録を行わない。このことによ り、次段のMACアドレス参照部104による、あて先 MACアドレスのフィルタリングの際、LEホスト宛の ATM-MACフレームが必ず廃棄されてしまうことを 未然に防ぐことが可能となる。このLEホストのMAC アドレスについてはMACアドレステーブル106に登 録しないという動作は、LANエミュレーションテープ ル107(後述)に登録されているMACアドレスにつ いては、テーブル106に登録しないといった方式で例

【0093】ここで、MACアドレス参照部104では、以下のような動作を行う。まず、LEテーブル107を参照して、処理中のMACフレームのあて先アドレスがLEテーブルに登録されているかを検証する(ステップ114)。もし、処理中のMACフレームのあて先アドレスが登録されている場合は、該あて先MACアド

えば実装を行うことができる。

テップ116)。

レスにて示されるあて先はLEホストであると判断し (ステップ115)、このLEホストへとつながるAT Mコネクションのセルヘッダ値をLEテーブルからフェ ッチし、このセルヘッダ値を該MACフレームとともに AAL/ATMレイヤ送信処理部105に送出する(ス

【0094】一方、処理中のMACフレームのあて先アドレスがLEテーブル107に登録されていなかった場合は、該MACフレームのあて先アドレスはブロードキャストアドレスか、該LEサーバが直接収容していない 10ホストであると判断する(ステップ117)。ここから先の処理は、該MACフレームを送出したホストがLEサーバが直接収容するLEホストである場合と、該LEサーバとブリッジ接続されているブリッジ装置あるいは他LEサーバである場合とで処理が異なる。

【0095】すなわち、該MACフレームのソースアド レスがLEテーブルに登録されているかどうかを検証す る (ステップ118)。ここで、該MACフレームのソ ースアドレスがLEテーブルに登録されていない場合 は、該MACフレームは該LEサーバとブリッジ接続さ 20 れているブリッジ装置/他LEサーバからのMACフレ ームである。そこで、該MACフレームのあて先アドレ スがプロードキャストアドレスかどうかを調べ(ステッ プ11E)、ブロードキャストアドレスでない場合は、 該MACフレームを廃棄する (ステップ11F)。これ は、LEテーブルを参照し、該LEサーバが該あて先M ACアドレスを持つホストを収容していないことが保証 されたことによる。これに対し、該MACフレームのあ て先アドレスがブロードキャストアドレスである場合 は、該MACフレームを本LEサーバが収容する全ての 30 LEホストに送出する (ステップ11G~11H)。こ の理由については後述する。

【0096】これに対し、該MACフレームのソースアドレスがLEテーブルに登録されている場合は、該MACフレームは該LEサーバが直接収容しているLEホストからのMACフレームである。よって、該MACフレームのあて先アドレスがプロードキャストアドレスかどうかを検証し(ステップ119)、ブロードキャストアドレスの場合は、このMACフレームを本LEサーバが収容する全てのLEホスト、ブリッジ接続された全ての他ブリッジ装置および他LEサーバに送出する(ステップ11D~11H)。一方、該MACフレームのあて先アドレスがブロードキャストアドレスでない場合は、第1の実施例と同様に以下の動作を行う。

【0097】すなわち、該MACフレームのあて先MACアドレスがMACアドレステーブル106に登録されているかどうかを調べ(ステップ11A)、未登録のアドレスである場合は、該MACフレームをブリッジ接続している全ての他ブリッジ装置、他LEサーバに行きわたるように送出する(ステップ11C~11H)。一

22

方、該MACフレームのあて先MACアドレスがMACアドレステーブル106に登録されている場合は、該テーブル106に登録されたセルヘッダ値を付与した上で、該ATMーMACフレームをATMセル化したものをATM網側に送出する(ステップ11B~11H)。【0098】このようにすることにより、あて先MACアドレスがブロードキャストアドレス、またはブロードキャストを行わなければいけないMACフレーム(放送MACフレームと呼ぶ)がATM網内を無限に循環することを未然に防ぐことができる。即ち、ATM網内の他のブリッジ装置かLEサーバから送出された該放送MACフレームは、再び他のブリッジ装置、あるいはLEサーバ側へ返送(リレーイング)すると、該他のLEサーバが同様の動作を行い、該放送MACフレームが無限にLEサーバ間を転送されることになる。

【0099】上記のように、LEサーバが受信したMA Cフレームのソースアドレスを検証し、これがブリッジ 接続された他ブリッジ装置、あるいはLEサーバからの MACフレームである場合、もしくは該LEサーバが直 接収容するLEホストでない場合は、該MACフレーム をLEホスト側にのみ転送し、他ブリッジ装置、他LE サーバには転送しないことにより、上記の無限ループを 未然に防ぐことができる。

【0100】ここで、あて先MACアドレスがブロードキャストアドレスや、MACアドレステーブル106に登録されていないMACアドレスであるようなMACフレームは、例えば図7の実施例にあるようなブリッジ接続/LANエミュレーションを行う場合には、図9のようにマルチキャストコネクション91,92,93を用意しておき、

- (1) LEサーバが直接収容する全てのLEホストへ転送するMACフレームについては、マルチキャストコネクション92に対して送出する。(図11のアルゴリズムのステップ11Gの時)
- (2) ブリッジ接続された他ブリッジ装置、他LEサーバの全てに転送するMACフレームについては、マルチキャストコネクション93に対して送出する。(図11のアルゴリズムのステップ11Cの時)
- (3) LEサーバが直接収容する全てのLEホストと、ブリッジ接続された全ての他ブリッジ装置、他LEサーバに対して転送するMACフレームについてはマルチキャストコネクション91に対して送出する。(図11のアルゴリズムのステップ11Dの時)といった方法によって実現しても良い。

【0101】前述のように、LEサーバをATM網におけるブリッジ接続に参加させる場合は、そのMACフレームのソースアドレスによって、各種のブロードキャストの方法が必要であった。このような各種マルチキャストコネクションを用意しておくことにより、上記LEサーバをブリッジ接続させる場合に必要な各種のブロード

キャストに対する対応を、ATM網にて容易に実現する ことのできるマルチキャストコネクションにより、簡便 に行うことができる。

【0102】LANエミュレーションサーバが収容しているホストについては、LANエミュレーションテーブル107に、そのホストのMACアドレスと、そのホストへとつながるポイントーポイントのATMコネクションのセルヘッダ値とが登録されている。この登録は、例えばLANエミュレーションサーバ、あるいはLANエミュレーションホストの立ち上げ時や変更時に行えば良い。

(第3の実施例)図12に本発明の第3の実施例に関わるLAN間接続の様子を示す。このように、本実施例のシステムはATM網120、ブリッジ装置121~124、イーサネットLAN12A~12Dからなる。ATM網120とイーサネットLAN12A~12Dの機能は、第1の実施例と同様である。

【0103】イーサネットLAN12A~12Dは、ATM網120を介してブリッジ接続されており、これらのイーサネットLAN12A~12Dに接続されたホストのネットワークレイヤアドレス(例えばIPアドレス)は、同一のネットワークアドレス(ネットID、あるいはサブネットID)を持つ。

【0104】これらのブリッジ装置121~124間には、それぞれのブリッジ装置を起点とし、隣接するブリッジ装置を終点とするポイントーポイントATMコネクション125~128が確立されている。即ち、図12から分かるように、これらのATMコネクションは全てのブリッジ装置をループ状に結合するように構成されることになる。ブリッジ接続された各イーサネット間のデータ(MACフレーム)のやり取りは、これらのATMコネクションを介して行われる。

【0105】次に、ブリッジ装置の機能を図12のブリッジ装置121を例として説明する。図13に、ブリッジ装置121の内部構成を示す。また、ブリッジ装置121における処理シーケンスとして、イーサネット→ATM網側へのデータの流れを図14に、またATM網→イーサネット側へのデータの流れを図15に示す。

【0106】まず、図13および図14を参照しながら イーサネット→ATM網側の流れについてのブリッジ装 40 置の機能について説明する。

【0107】イーサネット側物理インタフェース部13 1、MACアドレス参照部132、MACアドレスフィルタリング部133、イーサネット側MACアドレステーブル134、ATM-MACアドレスフレーム形成部135は、それぞれ第1の実施例におけるイーサネット側物理インタフェース部21、MACアドレス参照部22、MACアドレスフィルタリング部23、イーサネット側MACアドレステーブル24、ATM-MACアドレスフレーム形成部25と同様の機能を持つ。 24

【0108】図14のアルゴリズム141~146は、図3のアルゴリズム31~36と動揺の処理を行うことを示す(MACアドレスのATM網側テーブルに対する処理を除く)。

【0109】ATM-MACアドレスフレーム形成部135で形成されたATM-MACフレームは、ATM-MACフレーム多重化部136に送られる。ATM-MACフレーム多重化部136は、ATM-MACフレーム形成部135及びMACアドレスイーサネット側フィルタリング部13Cの2カ所からATM-MACフレームを送られ、これらを多重化してAAL/ATMレイヤ送信処理部137に渡す機能を持つ(ステップ147)。

【0110】AAL/ATMレイヤ処理部137は、ATMーMACフレーム多重化部136から受け取ったATMーMACフレームのATMセル化を行う。このとき、セルヘッダ値としては、ループ状のATMコネクション群のうち、該ブリッジ装置を起点としたATMコネクション(例えば図12のブリッジ装置121から見た場合は、ATMコネクション125)のセルヘッダ値を付与する。

【0111】ATMセル化されたMACフレームは、ATM網側物理I/F138を介して該セルヘッダ値にて表されるATMコネクションに投入される(ステップ148)。前述のように、このATMコネクション群はATM網内でブリッジ装置間をループ状に接続するように確立されている。これらのATMコネクションの確立、変更は、ブリッジ装置の立ち上げ時、あるいは変更時に行う。

【0112】このように、ATM網内を転送されるMA Cフレームは、ブリッジ装置間をループ状につなぐAT Mコネクションのみ、基本的にはブリッジ装置の数だけ のATMコネクションを流れることになるため、ブリッ ジ接続のために消費するATM網内の網資源を最小限と することができる。

【0113】ブリッジ装置121からATM網内に投入された該ATM-MACフレームは、ATMコネクション125を介してブリッジ装置122に転送され、次いで後述する受信シーケンスを経た後、ATMコネクション126を介してブリッジ装置124へ、ATMコネクション127を介してブリッジ装置123へ、ATMコネクション128を介してブリッジ装置121へ、とループを描くごとく転送される。ここで、ATM網から見て受信側となるブリッジ装置122における処理のシーケンスとしてATM網→イーサネット側のデータの流れを図13および図15を参照しながら説明する。

【0114】受信側のブリッジ装置には、該ブリッジ装置を終点とする該ブリッジ接続用のATMコネクションが1本だけ張られている。このATMコネクションを介 50 して送られてきたATMセルをATM網側物理インタフ ェース138、AAL/ATMレイヤ受信処理部13A を介してATM-MACフレームを再生され、ATM-MACソースアドレス参照・廃棄部13Bに渡される (ステップ151~152)。

【0115】ATM-MACソースアドレス参照・廃棄部13Bでは、ATM-MACフレームを受信すると、そのATM-MACフレームのソースアドレスを参照する。このソースMACアドレスとイーサネット側MACアドレステーブル134内のMACアドレス群とを比較し(ステップ153)、一致すれば該ATM-MACフレームを廃棄する(ステップ154)。これは、比較結果が一致した場合は参照しているATM-MACフレームが該ブリッジ装置を起点としてループ状のATMコネクション群に投入されたと考えられ、このATM-MACフレームが再びループ状のATMコネクション群に投入されて無限にループを回り続けるのを防ぐためである。

【0116】比較結果が一致しない場合は該MACフレームは他のブリッジ装置が送出したものであると考えられ、宛先ホストが該ブリッジ装置に接続されたイーサネ ²⁰ット側に存在する可能性がある(ステップ155)。

【0117】この後、ATM-MACフレームはATM -MAC宛先アドレスイーサネット側フィルタリング部 13Cに渡される。ここではMACフレームの宛先MA Cアドレスが参照され、イーサネット側MACアドレス テーブル134に登録されているMACアドレスと一通 り比較される(ステップ156)。もし参照対象のMA Cアドレスがここに登録されていたとすると(ステップ 157)、該MACフレームの宛先ホストは該ブリッジ 装置が収容していることとなり、該フレームをここより 先のブリッジ装置に転送する必要はなくなる。このた め、該ATM-MACフレームはMACフレーム形成部 13Dに対してのみ転送され、ATM-MACフレーム 多重化部136に対しては転送されない。なお、該宛先 MACアドレスがブロードキャストアドレス、あるいは マルチキャストアドレスであるような場合は、該ATM: -MACフレームは、ここで廃棄はされず、ATM-M ACフレーム多重化部にも送られることはいうまでもな い。

【0118】もし、ステップ156において参照対象の 40 MACアドレスがイーサネット側MACアドレステーブルに登録されていないとすると、該MACアドレスを有するホストは、該ブリッジ装置が収容している可能性も、更に下流のブリッジ装置が収容している可能性も両方あり(ステップ158)、該ATM-MACフレームはMACフレーム形成部13Dと、ATM-MACフレーム多重化部136に転送されることになる(ステップ159)。ここで、ATM-MACフレーム多重化部136に転送されたATM-MACフレームは、次段のブリッジ装置、例えば、図12のブリッジ装置12 50

26

2からみたブリッジ装置124に転送されることになる。

【0119】MACフレーム形成部13Dは、受け取っ たATM-MACフレームをイーサネットのMACフレ ームに変換してイーサネット側物理インタフェース13 1に送出する機能を有する(ステップ5A、15B)。 【0120】なお、MACフレームのあて先MACアド レスとしてブロードキャストアドレスが用いられている 場合について述べる。イーサネット→ATM網側方向に ついては、MACアドレスフィルタリング部133にお けるフィルタリングは行わず、該MACフレームは次の ブリッジ装置へとつながる該ブリッジ装置を起点とする ATMコネクション(例えばブリッジ装置122の場合 はATMコネクション126)に投入される。ATM網 →イーサネット側方向については、ATM-MAC宛先 アドレスフィルタリング部13Cにおけるフィルタリン グを行わず、該MACフレームをイーサネット側に透 過、更に該MACフレームを次段のブリッジ装置にリレ ーイングさせることにより対処すれば良い。

【0121】このような動作を行うことによって、AT M網120に接続されたイーサネット12A~12D間 のブリッジ接続を行うことができる。

(第4の実施例) 図16に、本発明の第4の実施例に関わるLAN間接続の様子を示す。このように、本実施例のシステムはATM網160、ブリッジ装置161~163、イーサネットLAN16A~16Cからなる。ATM網160およびイーサネットLAN16A~16Cの機能は、第1の実施例と同様である。

【0122】イーサネットLAN $16A\sim16$ CはAT M網160を介してブリッジ接続されており、これらのイーサネットLAN $16A\sim16$ Cに接続されたホストは、同一のネットワークアドレス(ネットID、あるいはサブネットID)を持つ。

【0123】図16から分かるように、これらのブリッジ装置161~163はそれぞれのブリッジ装置を起点とし、その他のブリッジ装置を順に経由して回るATMコネクション群をそれぞれ持つ。例えば、ブリッジ装置161を起点とし、ブリッジ装置162を終点とするATMコネクション164ーaと、ブリッジ装置162を起点とし、ブリッジ装置163を終点とするATMコネクション164ーbのATMコネクション群である。このようなATMコネクション群を各ブリッジ装置が各々有しており、図16の例ではブリッジ装置162,163において、各々このようなATMコネクション群165ーa~b,166ーa~bが確立されている。ブリッジ接続された各イーサネット間のデータ(MACフレーム)のやり取りは、これらのATMコネクションを介して行われる。

【0124】次に、本実施例におけるブリッジ装置の機能を図16のブリッジ装置161を例として説明する。

図17にブリッジ装置161の内部構成を示す。

【0125】まず、図17を参照しながらイーサネット →ATM網側の流れについてのブリッジ装置の機能について説明する。

【0126】イーサネット側物理インタフェース部171、MACアドレス参照部172、MACアドレスフィルタリング部173、イーサネット側MACアドレステーブル174、ATMーMACフレーム形成部175は、それぞれ第1の実施例におけるイーサネット側物理インタフェース部21、MACアドレス参照部22、M 10 ACアドレスフィルタリング部23、イーサネット側MACアドレステーブル24、ATMーMACフレーム形成部25と同様の機能を持つ。ただし、イーサネット側MACアドレステーブル174は、ATMーMACソースアドレステーブル174は、ATMーMACソースアドレス参照・廃棄部17Bからも参照される点は、第1の実施例との差分である。

【0127】ATM-MACアドレスフレーム形成部1 75で形成されたATM-MACフレームは、ATM-MACフレーム多重化部176に送られる。ATM-M ACフレーム多重化部176は、ATM-MACフレー 20 ム形成部175、及びATM-MAC宛先アドレスイー サネット側フィルタリング部17Cの2カ所からATM -MACフレームを送られ、これらを多重化してAAL /ATMレイヤ送信処理部177に渡す機能を持つ。こ の時、ATM-MACフレーム形成部175から送られ てきたATM-MACフレームには、該ブリッジ装置が 起点となる前述のATMコネクション群のセルヘッダ値 を、ATM-MAC宛先アドレスイーサネット側フィル タリング部17Cから送られてきたATM-MACフレ ームには、並行してセルヘッダ値対応テーブル17E (後述) から送られてくるセルヘッダ値をそれぞれ付与 してATMセル化することになる。

【0128】AAL/ATMレイヤ送信処理部177は、ATMーMACフレーム多重化部176から受け取ったATMーMACフレームのATMセル化を行う。このとき、セルヘッダ値は、前述のようにATMーMACフレーム多重化部176から指定されたものを用いる。【0129】ATMセル化されたMACフレームは、ATM網側物理I/F178を介して、該セルヘッダ値にて表されるATMコネクションに投入される。前述のように、このATMコネクション群はATM網内でブリッジ装置間をくまなく回って接続するように確立されている。これらのATMコネクションの確立、変更は、ブリッジ装置の立ち上げ時、あるいは変更時に行う。

【0130】ブリッジ装置161からATM網内に投入された該ATM-MACフレームは、ATMコネクション164-aを介してブリッジ装置162に転送され、その後後述する受信シーケンスを経た後、ATMコネクション164-bを介してブリッジ装置163へと各ブリッジ装置をくまなく回ることになる。ここで、ATM 50

28

網から見て受信側となるブリッジ装置162における処理のシーケンスとしてATM網→イーサネット側のデータの流れを図17を参照しながら説明する。

【0131】受信側のブリッジ装置には、該ブリッジ装置を終点とするATMコネクションが(全ブリッジ装置の総数-1)本だけ張られている。該ブリッジ装置には、これらの複数のATMコネクションからのセルが同ーインタフェースに対してマルチプレクスされて送られてくるため、これらをVPI/VCI値を参照してセルヘッダ値ごとにデマルチプレクスする必要がある。

【0132】ATM網側物理インタフェース178(物理レイヤの処理を行う)で受信したATMセルは、AAL/ATMレイヤ受信処理部17Aにて受信セルがVPI/VCI値ごとにデセル化処理が施され、ATMーMACフレームが再生され、ATMーMACソースアドレス参照・廃棄部17Bに渡される。また、そのATMーMACに付与されてきたセルヘッダ値(入力セルヘッダ値と呼ぶ)がセルヘッダ値対応テーブル17Eに渡される。

20 【0133】ATM-MACソースアドレス参照・廃棄 部17B、ATM-MAC宛先アドレスイーサネット側 フィルタリング部17Cの機能は、第3の実施例の同名 の機能と同様である。

【0134】ただし、ATM-MAC宛先アドレスイーサネット側フィルタリング部17CからATM-MACフレーム多重化部176に対して送られるATM-MACフレームには、セルヘッダ値対応テーブル17Eから出力される出力セルヘッダ値が並行して送られ、該ATM-MACフレームにはこの出力セルヘッダ値が付与されてATM網側に出力される。

【0135】ここで、セルヘッダ値対応テーブル17Eとは、ブリッジ装置を起点とし、その他のブリッジ装置をくまなく回る前述のATMコネクション群について、該ブリッジ装置に入力されてくるATMコネクションのセルヘッダ値と該ブリッジ装置から出力されるATMコネクションのセルヘッダ値との対応テーブルである。よって、該ブリッジ装置が上記ATMコネクション群の終点となっている場合には、出力セルヘッダ値には「ヌル」がエントリされている。

【0136】このように上記ATMコネクション群は、各ブリッジ装置内のセルヘッダ値対応テーブル17Eにてお互いの対応が設定されるため、全てのブリッジをくまなく回りさえすれば、その回る順序については任意であるという特徴を得ることができる。このことにより、例えば非常にMACフレームのやり取りの多いブリッジ装置を、上記ATMコネクション群の上流に持っていくことによって、該ブリッジ装置から下流には、余計なMACフレームは流れることなく吸収され、全体のトラヒック量を少なくすることが可能となる。また、新たにブリッジ装置が新規にブリッジ接続に加わってきた場合

は、該ブリッジ装置をこれらのATMコネクション群の最下流に位置させることにより、容易にブリッジ接続加入の初期設定を行うことができる。さらに、ブリッジ間のトラヒックの大きさなどにより、上記これらのATMコネクション群の各ブリッジ装置へ回る順番を動的に変更することも可能である。

【0137】次に、MACフレームのあて先MACアドレスとしてプロードキャストアドレスが用いられている場合について述べる。イーサネット→ATM網側方向については、第3の実施例と同様である。ただし、該ブリッジ装置を起点とするATMコネクション群を用いてこれを行うことはいうまでもない。ATM網→イーサネット側方向については、ATMーMAC宛先アドレスフィルタリング部17Cにおけるフィルタリングを行わず、該MACフレームをイーサネット側に透過、更に該MACフレームを次段のブリッジ装置にリレーイングさせることにより対処すれば良い。

【0138】このような動作を行うことによって、AT M網160に接続されたイーサネット16A~16C間のブリッジ接続を行うことができる。

【0139】なお、第2の実施例のLANエミュレーションサーバのブリッジ接続は、第3および第4の実施例のブリッジ接続に対しても、容易に適用が可能である。

【0140】また、第1、2の実施例において、ブリッジ装置/LEサーバ間にポイントーポイントのATMコネクションをメッシュ状に確立するのではなく、全てのブリッジ装置/LEサーバに到達可能な1つ、もしくは複数の論理的スパニング木を構成し、スパニング木の各リンク(エッジ)をATMコネクションで構成し、スパニング木のノードとなる各ブリッジ装置/LEサーバは、受け取ったMACフレームのあて先アドレスを参照して、スパニング木をたどりつつ目的ホスト(あて先)まで到達する方法をとることも可能である。

【0141】また、ここまでで説明したLANエミュレーションサーバにマルチキャストサーバの機能が実装されていても良い。

【0142】さらに、本実施例ではブリッジ接続/LANエミュレーションされるLAN方式として、イーサネットを例として示したが、その他のLAN方式 (例えばトークンリング、トークンバス、FDDI等) に関して40も、全く同様に適用することができることはいうまでもない。

【0143】また、本実施例にて示した方式の適用可能 分野はATM網に限定されるものでではなく、フレーム リレー網等の仮想コネクション網にも容易に適用が可能 である。

[0144]

【発明の効果】

(1) 本発明の第1のATMブリッジ装置によれば、A TM網内においてブリッジ接続されるブリッジ装置間で ⁵⁰ 30

MACフレームを転送する際、マルチキャストが必要な MACフレームのみをマルチキャストATMコネクションを介して転送することができ、あて先MACアドレスを持つホストを収容しているブリッジ装置が明らかな場合には、該ブリッジ装置とのポイントーポイントのAT Mコネクションを用いて該MACフレームの転送を行い、該MACアドレスを持つホストを収容するブリッジ装置以外には該MACフレームは転送しないことが可能となるため、ATM網やブリッジ装置内外のトラヒック量を削減することが可能になる。

【0145】また、あて先MACアドレスを収容しているブリッジ装置が明らかな場合、ポイントーポイントATMコネクションを用いて該MACフレームの転送を行うことで、マルチキャストサーバを用いるマルチキャストを行う場合と異なり、最小のレイテンシで該MACフレームの転送を行うことができる。

【0146】 (1-1) 第1のATMブリッジ装置にM ACアドレスとATMセルヘッダ値をエントリとするテ ーブルを持ち、ATM網側インタフェースから受信した MACフレームのソースアドレス値が該テーブルに未登 録の時は該ソースアドレス値と該MACフレームの転送 元となるブリッジ装置へとつながるポイントーポイント ATMコネクションのセルヘッダ値を登録し、ATM網 側インタフェースから送出するMACフレームのあて先 アドレスが該テーブルに登録されている場合は該テーブ ルにエントリされているセルヘッダ値を付与してATM 網側インタフェースに送出し、登録されていない時ある いはあて先アドレスがブロードキャストアドレスの時 は、マルチキャストコネクションのセルヘッダ値を付与 してATM網側インタフェースに送出することにより、 自動的にMACアドレス情報とセルヘッダ情報との対応 テーブルを作成することができ、ポイントーポイントA TMコネクションを用いた効率的なブリッジ接続を行う 環境を自動的に構築することが可能となる。

【0147】(1-2)また、該ブリッジ装置をリーフとするマルチキャストコネクションのセルヘッダ値と、該ブリッジ装置と該マルチキャストコネクションのルートとなるブリッジ装置とをつなげるポイントーポイントのATMコネクションのセルヘッダ値との対応テーブルを有することにより、上記MACアドレス値と該MACアドレスを有するホストを収容するブリッジ装置へとつながるポイントーポイントATMコネクションのセルヘッダ値の対応関係の登録を行う場合に、該MACフレームをマルチポイントのATMコネクションにて受信した場合でも、該テーブルを参照することにより簡便にポイントーポイントのATMコネクションのセルヘッダ値を登録することができる。

【0148】(2)本発明の第2のATMブリッジ装置は、ATM網との物理インタフェースを持ち、他方式LANのエミュレーションを行うホストを該ブリッジ装置

を起点とするATMコネクションを介して直接収容し、かつATM網との物理インタフェースから入力されるMACフレームが他方式LANのエミュレーションを行うホストから送出されたものであるか、ATM網を介してブリッジ接続されるその他のブリッジ装置から送出されたものであるかを識別する手段を有することにより、LANエミュレーションを行うホストからのMACフレームとATM網を介してブリッジ接続されるその他のブリッジ装置から送出されたMACフレームとで、別々のアクションを起こすことができ、送出元によって該フレームのリレーイング先を変更するといった対処が可能となる。

【0149】 (2-1) また、ATM網との物理インタ フェースから入力されたMACフレームのソースアドレ スを参照し、該MACフレームのあて先アドレスがブロ ードキャストアドレスである場合に該MACフレームの ソースアドレスが上記LANエミュレーションホストで ある場合は、該MACフレームを該ブリッジ装置が収容 する上記LANエミュレーションを行うホスト全てと該 ブリッジ装置がATM網を介してブリッジ接続する全て 20 の他ブリッジ装置に転送し、MACフレームのソースア ドレスが、上記他ブリッジ装置である場合は、該MAC フレームを該ブリッジ装置が収容するLANエミュレー ションを行うホスト全てにのみ転送する手段を有してい ることにより、あて先MACアドレスがブロードキャス トアドレス、またはブロードキャストを行わなければい けないMACフレームがATM網内を無限に循環するこ とを未然に防ぐことができる。即ち、ATM網内の他の ブリッジ装置から送出された該放送MACフレームは、 再びその他のブリッジ装置側へ返送すると、該ブリッジ 装置が他のLANエミュレーションホストを直接収容す るブリッジ装置である場合は、該ブリッジ装置が同様の 動作を行い、該放送MACフレームが無限に他のLAN エミュレーションホストを直接収容するブリッジ装置間 を転送されることになる。上記のように、他方式LAN のエミュレーションホストを直接収容するブリッジ装置 が受信したMACフレームのソースアドレスを検証し、 これがプリッジ接続された他ブリッジ装置からのMAC フレームである場合、もしくは、該ブリッジ装置が直接 収容するLANエミュレーションホストでない場合は、 該MACフレームをLANエミュレーションホスト側に のみ転送し、他ブリッジ装置には転送しないことによ り、上記の無限ループを未然に防ぐことができる。

【0150】また、スパニング木をブリッジ装置間それぞれのルートにおいて設定すること無く、簡便なルールでブロードキャストフレームの無限ループを未然に防ぐことが可能となる。

【0151】 (2-2) 該ATM網との物理インタフェースから入力されたMACフレームのソースアドレスを 参照し、MACアドレスとセルヘッダ値をエントリとす 50 32

るテーブル手段にATM網とのインタフェースから受信 したMACフレームのソースアドレスが未登録の場合 は、該ソースMACアドレスと該MACフレームが入力 されてきたATMコネクションのセルヘッダ値を登録 し、該MACフレームのあて先アドレスが上記テーブル 手段に登録されている場合は、このテーブル手段に対応 してエントリされているセルヘッダ値を付与してATM 網との物理インタフェースに送出し、ATM網との物理 インタフェースから受信したMACフレームのあて先ア ドレスが上記テーブル手段に未登録である場合に、該M ACフレームのソースアドレスがLANエミュレーショ ンホストである場合は該MACフレームを該ブリッジ装 置がATM網を介してブリッジ接続する全ての他ブリッ ジ装置に転送し、該MACフレームのソースアドレスが 他ブリッジ装置である場合は該MACフレームを廃棄す る手段を有することにより、第1のATMブリッジ装置 と同様に、自動的にMACアドレス情報と、セルヘッダ 情報との対応テーブルを作成することができ、前述のポ イントーポイントATMコネクションを用いた効率的な ブリッジ接続を行う環境を自動的に構築することが可能 となるとともに、不要なMACフレームについてはリレ ーイングしない機構が備わっていることから、扱うMA Cフレームがあて先MACアドレスが該テーブル手段に 登録されていないMACフレームであった場合に、該M ACフレームがブリッジ装置間を互いに無限に転送され ることを未然に防ぐことが可能となる。

【0152】(2-3)さらに、該ブリッジ装置を起点とし、該ブリッジ装置が直接配送を担当するLANエミュレーションホスト全てを終点としたマルチキャストコネクションと、該ブリッジ装置を起点とし、該ブリッジ装置とブリッジ装置とブリッジ装置とブリッジ接続される他の全てのブリッジ装置とブリッジ接続される他の全てのブリッジ装置と、該ブリッジ装置とが直接配送を担当するLANエミュレーションホスト全て」を終点とするマルチキャストコネクションの3つのコネクションを有することにより、上記各種のMACフレーム分配をこれらマルチキャストコネクションを介して簡便に行うことが可能となり、ブリッジ装置内のテーブルの設定や環境設定などを簡便に行うことが可能となる。

【図面の簡単な説明】

【図1】第1の実施例に関わるLAN間接続の様子を示す図

【図2】同実施例のATMブリッジ装置の構成を示す図 【図3】同実施例のATMブリッジ装置のイーサネット →ATM網方向の処理シーケンスを示すフローチャート 【図4】同実施例のATMブリッジ装置のATM網→イーサネット方向の処理シーケンスを示すフローチャート 【図5】同実施例において移動ホストが移動する前の動 作説明図 (18)

33

【図 6 】同実施例において移動ホストが移動した後の動 作説明図

【図7】第2の実施例に関わるブリッジ接続及びLAN エミュレーションの様子を示す図

【図8】LANエミュレーションホストの内部構造を示す図

【図9】同実施例で用いられるマルチキャストコネクションの一例を示す図

【図10】第1の実施例におけるブリッジ接続を行う場合のLANエミュレーションサーバ74の構成を示す図 10

【図11】第2の実施例のLANエミュレーションサーバの第1の実施例のATMブリッジ装置と接続する場合の処理シーケンスを示すフローチャート

【図12】第3の実施例に関わるLAN間接続の様子を示す図

【図13】同実施例に関わるブリッジ装置の構成を示す 図

【図14】同実施例のATMブリッジ装置のイーサネット→ATM網方向の処理シーケンスを示すフローチャート

【図15】同実施例のATMブリッジ装置のATM網→ イーサネット方向の処理シーケンスを示すフローチャー ト

【図16】第4の実施例に関わるLAN間接続の様子を 示す図

【図17】同実施例のATMブリッジ装置の構成を示す

【図18】ブリッジ接続の従来例を示す図

【符号の説明】

34

*10…ATM網 (第1の通信網)

11~14…ブリッジ装置

1A~1D…イーサネットLAN (第2の通信網)

15~17…ポイントーポイントATMコネクション

18…マルチキャストATMコネクション

21…イーサネット側物理インタフェース(第2の物理 インタフェース)

27…ATM網側インタフェース (第1の物理インタフェース)

0 22~26…第1の手段

2A~2D…第2の手段

70…ATM網(第1の通信網)

71~73…ブリッジ装置

74…LANエミュレーションサーバ

7A~7C…イーサネットLAN (第2の通信網)

7D~7F…ホスト

91~93…マルチキャストATMコネクション

120…ATM網 (第1の通信網)

121~124…ブリッジ装置

20 12A~12D…イーサネットLAN (第2の通信網)

125~128…ポイントーポイントATMコネクション

160…ATM網 (第1の通信網)

161~163…ブリッジ装置

16A~16C…イーサネットLAN

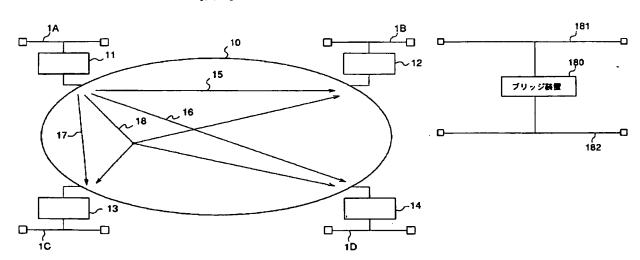
164-a~164-b…ATMコネクション

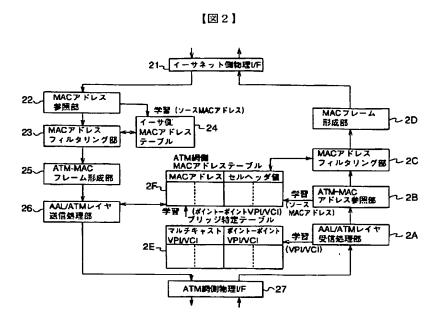
165-a~165-c…ATMコネクション

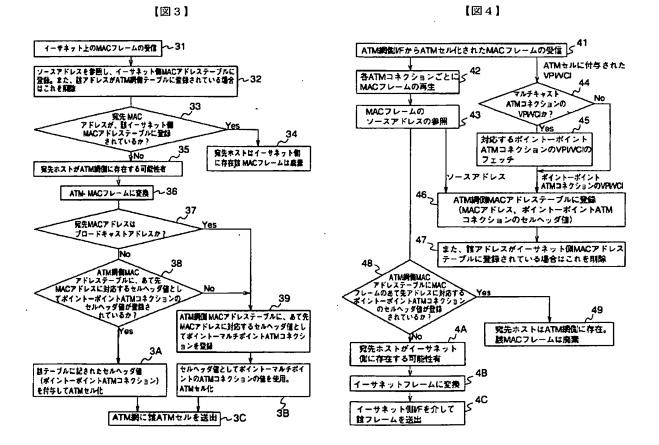
166-a~166b…ATMコネクション

【図1】

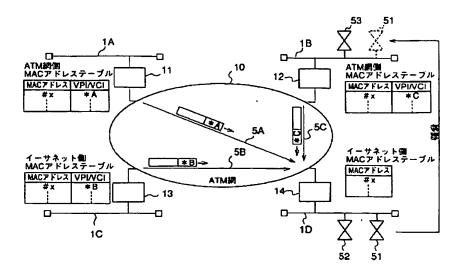
【図18】



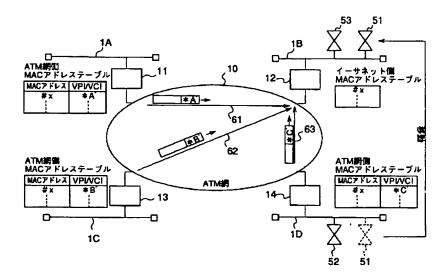




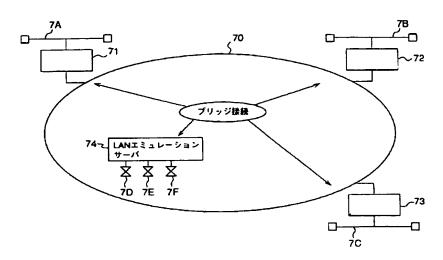
【図5】



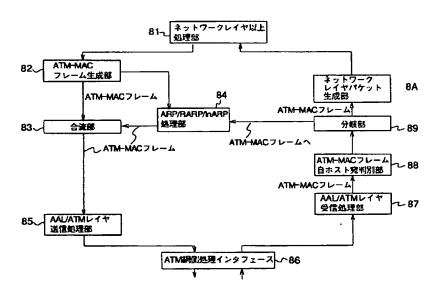
【図6】



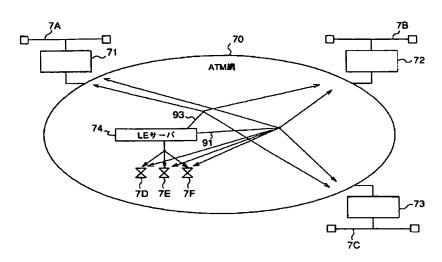
[図7]



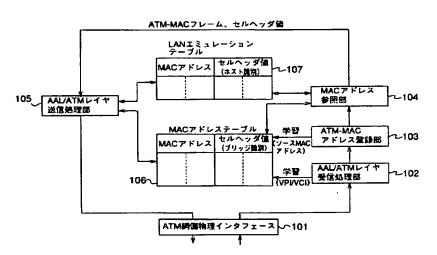
【図8】



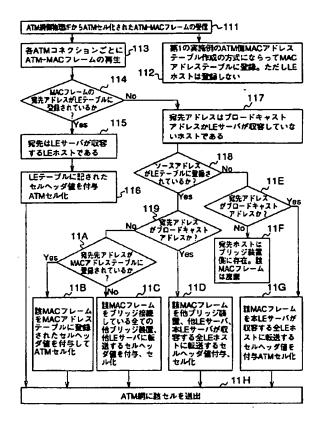
【図9】



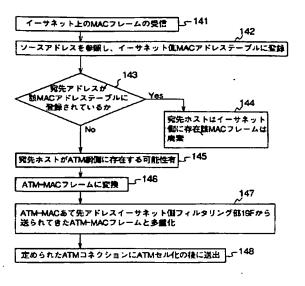
【図10】



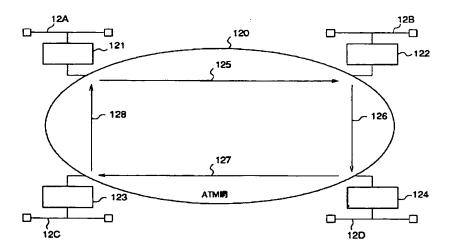
【図11】



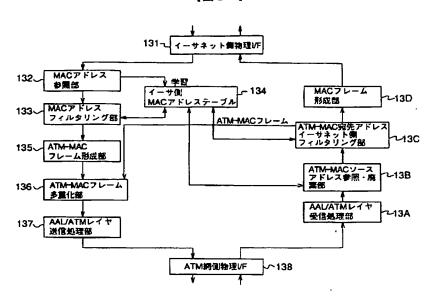
【図14】



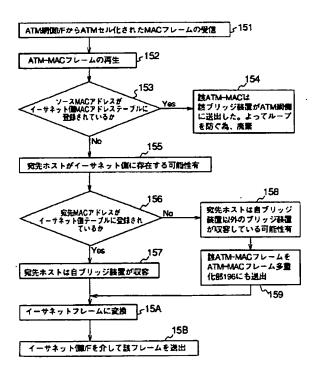
【図12】



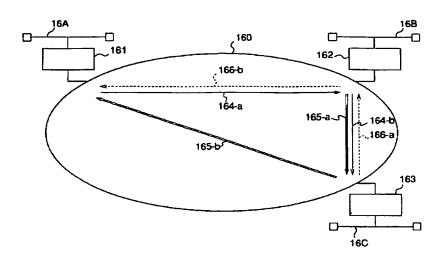
【図13】



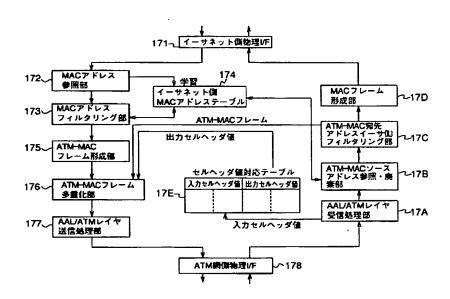
【図15】



【図16】



【図17】



フロントページの続き

(51) Int. Cl. ⁶

識別記号 庁内整理番号 FI

技術表示箇所

H 0 4 Q 3/00

8732-5K H O 4 L 11/20

В